计算机学院专业课程

计算机组成

多周期处理器形式建模综合方法

高小鹏

北京航空航天大学计算机学院

多周期数据通路描述表

□ 多周期建模方法与单周期思路完全一致

- □ 将IR/A/B/ER/ALUOut/DR插入到表格中
 - ◆ 注意:这些寄存的输入是固定的

因为插入了寄存器,改变了部件间连接关系

部件	输入	指令
NPC	PC	
INPC	Imm	
PC	NPC	
IM	Ad	
IR		IM
DE	WD	
RF	A3	
Α		RF.RD1
В		RF.RD2
EXT	Imm	
ER		EXT
A 1 1 1	Α	
ALU	В	
ALUOut		ALUOut
D14	Ad	
DM	Din	
DR		DM.DO



lw: 从RTL到数据通路

部分部件的输入源改为寄存器(注意红色信号)

部件	输入	lw
NDC	PC	PC.PC
NPC	Imm	
PC	NPC	NPC.NPC
IM	Ad	PC.PC
IR		IM
RF	WD	DR
KF	А3	IR[20:16]
Α		RF.RD1
В		RF.RD2
EXT	lmm	IR[15:0]
ER		EXT
A111	Α	Α
ALU	В	EXT
ALUOut		ALU
DNA	Ad	ALUOut
DM	Din	
DR		DM.DO

lw
DM.DO
IM[20:16]
IM[15:0]
EXT.Ext
RF.RD1
EXT.Ext
ALU.C

周期	RTL	控制信号
1	IR←IR[PC]; PC←NPC(PC)	IRWr:1; NPCOp:+4; PCWr:1
2	A←RF[rs] ER←EXT(Imm16)	EXTOp : SE
3	ALUOut←ALU(A,EXT)	ALUOp : ADD
4	DR←DM[ALUOut]	
5	RF[rt]←DR	RFWr:1

jal: 从RTL到数据通路

部件	输入	jal
NDC	PC	PC.PC
NPC	Imm	IR[25:0]
PC	NPC	NPC.NPC
IM	Ad	PC.PC
IR		IM
RF	WD	PC.PC
KF	А3	0x1F
А		
В		
EXT	Imm	
ER		
A111	Α	
ALU	В	
ALUOut		
DM	Ad	
ואוט	Din	
DR		

TIP: 在单周期中,RF的回写数据来源于 NPC.PC4。 在多周期中,由于PC已经在cycle 1 完成了PC+4计算,因此我们不再需 要NPC.PC4了。

周期	RTL	控制信号
1	IR←IM[PC]; PC←NPC(PC)	IRWr:1 NPCOp:+4 PCWr:1
2	RF[31]←PC PC←NPC(PC,imm26)	RFWr:1 NPCOp:JNPC PCWr:1

用同样方法建模 其他指令的多周期数据通路

综合形成完整的数据通路

		-/,		74701		THAT!		
部件	输入	addu	addiu	beq	lw	SW	jal	综合
NPC	PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC
NPC	Imm			IR[15:0]			IR[25:0]	IR[25:0]
PC	NPC	NPC.NPC	NPC.NPC	NPC.NPC	NPC.NPC	NPC.NPC	NPC.NPC	NPC.NPC
IM	Ad	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC
IR		IM	IM	IM	IM	IM	IM	IM
DE	WD	ALUOut	ALUOut		DR		PC	ALUOut DM.DO NPC.PC4
RF	A3	IR[15:11]	IR[20:16]		IR[20:16]		0x1F	IR[15:11] IR[20:16] 0x1F
Α		RF.RD1	RF.RD1	RF.RD1	RF.RD1	RF.RD1		RF.RD1
В		RF.RD2		RF.RD2				RF.RD2
EXT	Imm		IR[15:0]		IR[15:0]	IR[15:0]		IR[15:0]
ER			EXT.Ext		EXT.Ext	EXT.Ext		EXT.Ext
	Α	Α	Α	Α	Α	Α		Α
ALU	В	В	ER	В	ER	ER		B ER
ALUOut		ALU	ALU		ALU	ALU		ALU
D14	Ad				ALUOut	ALUOut		ALUOut
DM	Din					В		В
DR					DM.DO			DM.DO

构造MUX

							_		
部件	输入	addu	addiu	beq	lw	SW	jal	综合	
NDC	PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	
NPC	Imm			IR[15:0]			IR[25:0]	IR[25:0]	
PC	NPC	NPC.NPC	NPC.NPC	NPC.NPC	NPC.NPC	NPC.NPC	NPC.NPC	NPC.NPC	
IM	Ad	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	PC.PC	
IR		IM	IM	IM	IM	IM	IM	IM	
								ALUOut	
	WD	ALUOut	ALUOut		DR		PC	DR	
RF								PC	
IXI	A3	IR[15:11]							
			IR[20:16]		IR[20:16]		0x1F		
								0x1F	
Α		RF.RD1	RF.RD1	RF.RD1	RF.RD1	RF.RD1		RF.RD1	
В		RF.RD2		RF.RD2				RF.RD2	
EXT	Imm		IR[15:0]		IR[15:0]	IR[15:0]		IR[15:0]	
ER			EXT.Ext		EXT.Ext	EXT.Ext		EXT.Ext	
	Α	Α	Α	Α	А	Α		Α	
ALU	5	C	רם	6	- ED	- FD		В	
	В	В	EK	В	EK	EK		ER	
ALUOut		ALU	ALU		ALU	ALU		ALU	
D14	Ad				ALUOut	ALUOut		ALUOut	
ואוט	Din					В		В]
DR					DM.DO			DM.DO	eering
	PC IM IR RF A B EXT ER ALU ALUOut DM	NPC Imm PC NPC IM Ad IR WD RF A3 A B EXT Imm ER A ALU B ALUOut Ad DM Din	NPC PC.PC Imm NPC.NPC IM Ad PC.PC IR IM WD ALUOut A RF.RD1 B RF.RD2 EXT Imm ER A ALUOut B B B ALUOut ALUOut Ad ALUO DIN DIN	NPC PC.PC PC.PC Imm	NPC PC.PC PC.PC PC.PC PC.PC Imm IR[15:0] IR[15:0] NPC.NPC NPC.NPC NPC.NPC IM Ad PC.PC PC.PC PC.PC PC.PC IM IR IM IM IM IM IM IM RF AB ALUOut ALUOut ALUOut RF.RD1 RF.RD1 RF.RD1 RF.RD2 RF.RD2 RF.RD2 RF.RD2 RF.RD2 EXT.Ext AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA	NPC PC PC.PC PC.PC PC.PC PC.PC PC.PC PC.PC PC.PC PC.PC IR[15:0] PC.PC PC.NPC NPC.NPC PC.PC PC.	NPC PC.PC PC.NPC NPC.NPC PC.PC P	NPC PC.PC IR[25:0] IR[25:0] IR[25:0] IR[25:0] IR[25:0] IR[25:0] IR[25:0] NPC.NPC NPC.NPC NPC.NPC NPC.NPC NPC.NPC NPC.NPC NPC.NPC PC.PC PC.PC	PC

MRFWD

MRFA3

MALUB

计算机学院

eering, Beihang University



`EXT

`EXT

`B

`B

`B

计算机学院

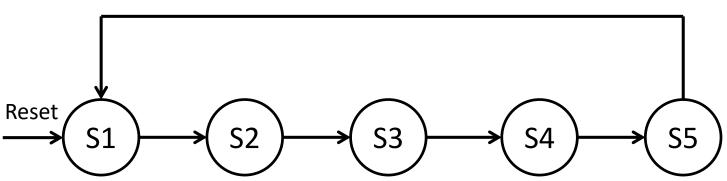
MALUB

lw: 状态机及控制信号

□ 状态数: RTL表的周期数决定指令的执行状态数

□ 控制信号: 查RTL表&数据通路表确定取值

注意颜色之间的关联关系



addu	addiu	beq	lw	SW	jal	综合
`ALU	`ALU		`MEM		`PC	MRFWD
`RD	`RD		`RT		`R31	MRFA3
`B	`B	`B	`EXT	`EXT		MALUB

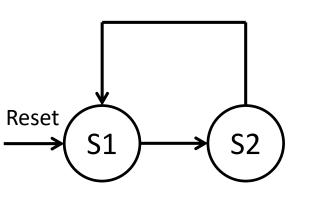
周期	控制信号
1	IRWr:1; NPCOp:+4; PCWr:1
2	EXTOp:SE
3	ALUOp : ADD
4	
5	RFWr:1

	NPCOp	PCWr	IRWr	RFWr	DMWr	EXTOp	ALUOp	MRFWD	MRFA3	MALUB
lw	S1:`PC4	S1	S1	S5		S2:`SE	S3:`ADD	`MEM	`RT	`EXT



jal: 状态机及控制信号

□ 由于jal只有2个cycle, 因此从S2返回



addu	addiu	beq	lw	SW	jal	综合
`ALU	`ALU		`MEM		`PC	MRFWD
`RD	`RD		`RT		`R31	MRFA3
`B	`B	`B	`EXT	`EXT		MALUB

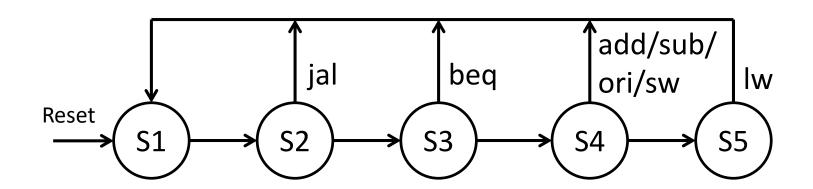
周期	控制信号
1	IRWr:1 NPCOp:+4 PCWr:1
2	RFWr:1 NPCOp:JNPC PCWr:1

	NPCOp	PCWr	IRWr	RFWr	DMWr	EXTOp	ALUOp	MRFWD	MRFA3	MALUB	
jal	S1:`PC4	S1	S1	62				``` 450.4	`DT		
	S2:`JNPC	S2		51	21	S2				`MEM	`RT

用同样方法建模 其他指令的状态机及控制信号

合成: 状态机及控制信号

- □ 状态机合成:只需要增加状态返回初态(S1)的判断条件
 - 判断条件就是指令变量
 - ◆ 指令变量的产生方法与单周期控制器完全相同



合成: 状态机及控制信号

□ 控制信号合成

注:对应MUX的控制信号

	NPCOp	PCWr	IRWr	RFWr	DMWr	EXTOp	ALUOp	MRFWD	MRFA3	MALUB
lw	S1:`PC4	S1	S1	S5		S2:`SE	S3:`ADD	`ALUOUT	`RT	`EXT
SW	S1:`PC4	S1	S1	0	S4	S2:`SE	S3:`ADD	`ALUOUT	`RT	`EXT
addu	S1:`PC4	S1	S1	S4			S3:`ADD	`ALUOUT	`RD	`B
sub	S1:`PC4	S1	S1	S4			S3:`SUB	`ALUOUT	`RD	`B
ori	S1:`PC4	S1	S1	S4		S2:`ZE	S3:`OR	`ALUOUT	`RT	`EXT
lui	S1:`PC4	S1	S1	S3		S2:`HE		`ER	`RT	
beq	S1:`PC4	S1	S1							
	S3:`BNPC	S3:Zero								
jal	S1:`PC4	S1	S1	S2				,bC	`R31	
	S2:`JNPC	S2		32				۲۵	V21	

□ 表达式构造与上讲方法相同

由于S1是所有指令的公共状态,可以优化为

$$PCWr = S1 + beq \cdot Zero \cdot S3 + jal \cdot S2$$





合成: 状态机及控制信号

```
ALUOp = (lw+sw+addu)? S3·`ADD : (sub) ? S3·`SUB : S3·`OR
```

□ 非使能类信号:如果只在同一周期有效,则可以优化掉时间信息

Q: 如果一个非使

能类控制信号在

◆ 全局时间范围内有效也是没有错误的:硬件的"尽早执行"原则

	NPCOp	PCWr	IRWr	RFWr	DMWr	EXTOp	ALUOp	不同原	問期有	效。	
lw	S1:`PC4	S1	S1	S5		S2:`SE	S3:`ADD	则不能优化掉时间信息。为什么?			
SW	S1:`PC4	S1	S1	0	S4	S2:`SE	S3:`ADD				
addu	S1:`PC4	S1	S1	S4			S3:`ADD				
sub	S1:`PC4	S1	S1	S4			S3:`SUB	`ALUOUT	`RD	`B	
ori	S1:`PC4	S1	S1	S4		S2:`ZE	S3:`OR	`ALUOUT	`RT	`EXT	
lui	S1:`PC4	S1	S1	S3		S2:`HE		`ER	`RT		
beq	S1:`PC4	S1	S1								
beq	S3:`BNPC	S3:Zero	31								
jal	S1:`PC4	S1	S1	S2				`PC	`R31		
	S2:`JNPC	S2	21	31	31	32				10	1/21

执行前转移(PPT)vs执行后转移(教科书)

- □ 复杂度: 执行前方案需要精心规划,对开发者要求高
 - ◆ 特别是新增某些状态路径不能轻松区分指令,易导致大幅度修改方案
- □ 状态数:数量冗余,却无法优化
 - ◆ S2/S6/S8均为第3个状态,即均可控制ALU,但因分属不同路径而不能合并
- □ 实施难度:执行后仅需要建立多周期RTL描述即可
 - ◆ 执行后:从RTL推导状态机和控制器,完全是<mark>机械</mark>的
 - ◆ 执行前: 虽没有显式使用RTL, 但事实上隐含了对多周期的分析和划分
- □ 性能/资源: 前者远高于后者
 - 指令集规模达到数十条

